

les isomorphismes les bijections croissantes). Ainsi, si l'on change les noms des éléments d'un bon ordre, tant qu'on ne change pas la manière dont les éléments se comparent entre eux, on parle toujours du même ordinal ;

- la seconde définition est due à John von Neumann, et traduit le fait qu'un ordinal est défini par l'ensemble des ordinaux qui le précèdent. Un ordinal α est un ensemble vérifiant les deux propriétés suivantes :

1. La relation d'appartenance \in sur cet ensemble est un « bon ordre strict », c'est-à-dire :

- \in est un ordre strict :
 - $\forall x \in \alpha \quad [x \notin x]$ (\in est antiréflexive)
 - $\forall x, y, z \in \alpha \quad [x \in y \wedge y \in z \Rightarrow x \in z]$ (\in est transitive)
- la relation d'ordre associée à cet ordre strict est un bon ordre :
 - $\forall z \subset \alpha \quad [z \neq \emptyset \Rightarrow \exists x \in z \forall y \in z (x \in y \vee x = y)]$ (toute partie non vide de α a un plus petit élément)

2. Cet ensemble est transitif, ce qui s'écrit :

- $\forall x \in \alpha \quad [x \subset \alpha]$.

La conjonction de ces quatre formules (ou tout autre prédicat équivalent dans la théorie de Zermelo³), couramment notée $On(\alpha)$, définit la classe des ordinaux de von Neumann.

La première définition ne se formalise pas commodément dans une théorie des ensembles telle que ZFC, les classes d'isomorphismes des bons ordres (non vides) n'étant pas des ensembles (ce sont des classes propres). La définition de von Neumann permet de désigner ces classes par un ensemble, en fournissant une représentant unique par classe d'isomorphisme, la relation d'ordre sur cet ensemble étant la relation d'appartenance (voir le paragraphe Propriétés)⁴.

C'est cette dernière que nous adopterons dans la suite de l'article. Usuellement, les ordinaux sont désignés par des lettres grecques, les ensembles en général par des lettres latines.

En appliquant la définition précédente, les entiers naturels peuvent être construits de la façon suivante :

$$0 = \{\} \text{ (ensemble vide) ;}$$

$$n + 1 = n \cup \{n\}.$$

Un entier positif est ainsi identifié à l'ensemble de ses prédécesseurs sur \mathbb{N} . Exemples :

$$0 = \{\}$$

$$1 = \{0\} = \{\{\}\}$$

$$2 = \{0, 1\} = \{\{\}, \{\{\}\}\}$$

$$3 = \{0, 1, 2\} = \{\{\}, \{\{\}\}, \{\{\}, \{\{\}\}\}\}$$

$$4 = \{0, 1, 2, 3\} = \{\{\}, \{\{\}\}, \{\{\}, \{\{\}\}\}, \{\{\}, \{\{\}\}, \{\{\}, \{\{\}\}\}\}\}$$

etc.

De cette manière, tout entier naturel est un ensemble bien ordonné par la relation d'appartenance \in , et l'inclusion des ensembles se traduit par un ordre sur les entiers naturels.

L'existence des ordinaux infinis est assurée par l'axiome de l'infini. Le premier nombre ordinal transfini (c'est-à-dire infini) est noté ω . Il correspond à l'ensemble des nombres entiers naturels $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$.

L'ordinal qui suit est $\omega \cup \{\omega\}$, noté $\omega + 1$.

Pour définir une notation adaptée aux ordinaux suivants, nous aurons besoin de définir des opérations arithmétiques sur les ordinaux.

Les ordinaux sont totalement ordonnés au sens large par l'inclusion ou au sens strict par l'appartenance, mais ne forment pas un ensemble au sens des axiomes ZFC (la théorie des ensembles habituelle) ; ils forment une classe propre. Ceci peut être mis en évidence grâce au paradoxe de Burali-Forti : si la classe des ordinaux était un ensemble On alors On serait un ordinal tel que $On \in On$, or par antiréflexivité de l'appartenance sur un ordinal, cela est impossible (on aurait $x \in x$ pour l'élément $x = On$ de On).

Propriétés

On montre que :

- Tous les éléments d'un ordinal sont des ordinaux.
- Les ordinaux sont totalement ordonnés au sens large par l'inclusion ou au sens strict par l'appartenance :
 - si deux ordinaux α et β sont donnés, alors ou bien $\alpha \in \beta$, ce qu'on note également $\alpha < \beta$, ou bien $\alpha = \beta$, ou bien $\beta \in \alpha$;
 - on a l'équivalence entre $\alpha < \beta$ et $(\alpha \in \beta \text{ ou } \alpha = \beta)$, ce qu'on note $\alpha \leq \beta$.
- Si (E, \leq) est un ensemble bien ordonné, il existe un unique ordinal α et un unique isomorphisme d'ordres entre E et α ; en particulier si deux ordinaux sont isomorphes alors ils sont égaux et l'isomorphisme est l'identité.
- Si α est un ordinal alors $\alpha \cup \{\alpha\}$ est un ordinal, noté $\alpha + 1$ et appelé l'ordinal successeur de α , car c'est le plus petit majorant strict de α .
- Un ordinal non vide et non successeur est appelé un ordinal limite. Le plus petit ordinal limite est ω .
- On dit qu'un ordinal α est fini si ni α , ni aucun de ses éléments n'est un ordinal limite, autrement dit si $\alpha < \omega$. Tout ordinal fini est isomorphe à son ordre opposé (par récurrence simple). Un ordinal α est donc fini (si et) seulement si toute partie non vide de α a un plus grand élément.

- L'ordre sur la classe des ordinaux est non seulement total mais bon, c'est-à-dire que toute classe non vide d'ordinaux contient un plus petit élément.
- L'union $\cup A$ d'un ensemble A d'ordinaux est un ordinal, qui est la borne supérieure de A . Par exemple, $\cup(\alpha + 1) = \alpha$ est le plus grand élément de $\alpha + 1$ (donc si $\alpha + 1 = \beta + 1$ alors $\alpha = \beta$), tandis que si γ est 0 ou un ordinal limite alors $\cup\gamma = \gamma \notin \gamma$.
- Induction transfinie. Ce principe de *démonstration* fonde le raisonnement par récurrence bien fondée sur les entiers (les ordinaux finis) et l'étend à tous les ordinaux.
Soit φ une « propriété ». Si, pour tout ordinal α , on a l'implication $(\forall\beta < \alpha, \varphi(\beta)) \implies \varphi(\alpha)$ alors φ est vérifiée par tous les ordinaux. Dans le cas contraire, il suffirait de considérer le plus petit ordinal ne vérifiant pas φ pour obtenir une contradiction⁵.
- Récursion transfinie. De même, ce principe de *définition* fonde et étend la définition par récurrence d'une suite. L'axiome de remplacement permet de définir une « fonction » $\alpha \mapsto f(\alpha)$ sur les ordinaux — ou plus exactement : une (classe) fonctionnelle — par : $f(\alpha) = g(f_\alpha)$ pour tout ordinal α , où g est une fonctionnelle donnée (sur les ensembles) et f_α désigne le graphe de la restriction de f à α (en particulier, α est la première projection de ce graphe et $f|_0 = \emptyset$). Un cas simple est celui d'une définition par récursion constituée de trois cas :
 - **Cas de base** : $f(0) = X_0$ où $X_{(nd)}$ est un ensemble donné ;
 - **Cas successeur** : $f(\alpha + 1) = h(\alpha, f(\alpha))$ où h est une fonctionnelle donnée ;
 - **Cas limite** : si λ est un ordinal limite, $f(\lambda) = \bigcup_{\alpha < \lambda} f(\alpha)$.

Les deux premiers cas sont les deux usuels de la récurrence sur les entiers, le troisième est nécessaire pour étendre le schéma à tous les ordinaux.

Opérations arithmétiques sur les ordinaux

On peut étendre les trois opérations arithmétiques de somme, produit et exponentiation à tous les ordinaux ; dans chaque cas il y a deux manières de définir l'opération.

Méthode intrinsèque

On utilise les deux opérands pour construire un ensemble ordonné dont on montre qu'il s'agit d'un bon ordre. Il y a donc un unique ordinal isomorphe à cet ordre, qui est par définition le résultat de l'opération. Cette méthode est plus constructive que la suivante mais moins aisée à utiliser en pratique.

Récurrence transfinie

L'opération est définie par récurrence sur l'un des deux opérands. Les deux premiers cas de la récurrence (cas de base et successeur) sont les mêmes que pour les entiers ce qui montre que l'opération est une extension de sa version arithmétique. Cette méthode permet de facilement démontrer les propriétés élémentaires de l'opération, par exemple l'associativité de la somme et du produit.

Addition

Pour définir la somme de deux ordinaux α et β , on procède comme suit. En premier lieu on renomme les éléments de β de façon qu'ils soient distincts de ceux de α ; ensuite, les éléments de l'ordinal α dans l'ordre sont écrits à gauche des éléments de β , de sorte qu'on définit un ordre sur $\alpha \cup \beta$ dans lequel tout élément de α est strictement plus petit que tout élément de β . Les ordinaux α et β conservent leur ordre initial.

Plus précisément on considère l'union disjointe $\alpha \sqcup \beta$ de α et β , c'est-à-dire l'ensemble $(\{0\} \times \alpha) \cup (\{1\} \times \beta)$ que l'on ordonne lexicographiquement : $(i, \gamma) < (j, \gamma')$ si et seulement si $i < j$ ou $(i = j \text{ et } \gamma < \gamma')$.

De cette façon, on définit un bon ordre sur $\alpha \sqcup \beta$; cet ensemble bien ordonné est isomorphe à un unique ordinal que l'on note $\alpha + \beta$.

On peut également définir la somme par récurrence transfinie de la façon suivante :

- $\alpha + 0 = \alpha$
- $\alpha + (\beta + 1) = (\alpha + \beta) + 1$
- si β est un ordinal limite, alors $\alpha + \beta = \bigcup_{\gamma < \beta} (\alpha + \gamma)$, ordinal limite (ou borne supérieure) des $\alpha + \gamma$ pour $\gamma < \beta$.

On vérifie facilement (par induction transfinie) que les deux définitions coïncident.

Donnons quelques exemples.

Si α et β sont des ordinaux finis, c'est-à-dire des entiers naturels, alors leur somme au sens ordinal est égale à leur somme au sens arithmétique.

ω est le premier ordinal infini, correspondant à l'ensemble des entiers naturels. Essayons de visualiser $\omega + \omega$. Deux copies de ω sont placées l'une à la suite de l'autre. Si nous notons $\{0 < 1 < 2 < \dots\}$ la première copie et $\{0' < 1' < 2', \dots\}$ la deuxième copie, alors $\omega + \omega$ ressemble à ceci :

$$0 < 1 < 2 < 3 < \dots < 0' < 1' < 2' < \dots$$

Cet ordinal est différent de ω car dans ω , 0 est le seul élément à ne pas avoir de prédécesseur direct, alors que dans $\omega + \omega$, 0 et 0' n'ont pas de prédécesseurs directs.

Considérons maintenant $3 + \omega$ et $\omega + 3$.

$$\begin{aligned} 0 < 1 < 2 < 0' < 1' < 2' < \dots \\ 0 < 1 < 2 < \dots < 0' < 1' < 2' \end{aligned}$$

Après renommage, le premier est comparable à ω lui-même, mais pas le deuxième. On a donc $3 + \omega = \omega$ mais $\omega < \omega + 3$. On peut voir également, en utilisant la définition formelle, que $\omega + 3$ est le successeur de $\omega + 2$ alors que $3 + \omega$ est un ordinal limite, à savoir l'ordinal limite réunion de $3 + 0, 3 + 1, 3 + 2, \dots$ qui n'est autre que ω lui-même.

Ainsi, l'addition n'est pas commutative, par contre, on peut montrer qu'elle est associative.

On peut également montrer que :

$$\alpha < \beta \implies \alpha + \gamma \leq \beta + \gamma \quad \text{et} \quad \gamma + \alpha < \gamma + \beta.$$

A fortiori, il y a une simplification à gauche :

$$\gamma + \alpha = \gamma + \beta \implies \alpha = \beta.$$

À droite, on n'a rien de tel, puisque $3 + \omega = 0 + \omega$.

On a

$$\alpha \leq \beta \Leftrightarrow \exists \gamma (\beta = \alpha + \gamma).$$

La solution γ (unique par simplification à gauche) est parfois notée $-\alpha + \beta^6$. C'est l'ordinal isomorphe à l'ensemble bien ordonné $\beta \setminus \alpha$.

Multiplication

Pour multiplier deux ordinaux α et β , on écrit dans l'ordre les éléments de β , et l'on remplace chacun d'eux par différentes copies de la liste ordonnée des éléments de α .

Plus précisément on considère le produit cartésien $\alpha \times \beta$ que l'on ordonne lexicographiquement *par la droite* : $(\gamma_1, \gamma_2) < (\gamma'_1, \gamma'_2)$ ssi $\gamma_2 < \gamma'_2$ ou $\gamma_2 = \gamma'_2$ et $\gamma_1 < \gamma'_1$.

On obtient un ensemble bien ordonné qui est isomorphe à un unique ordinal, noté $\alpha\beta$.

On peut également définir le produit par récurrence transfinie :

- $\alpha 0 = 0$
- $\alpha(\beta + 1) = \alpha\beta + \alpha$
- si β est un ordinal limite, $\alpha\beta = \bigcup_{\gamma < \beta} (\alpha\gamma)$, ordinal limite (ou borne supérieure) des $\alpha\gamma$ pour $\gamma < \beta$.

Comme pour la somme, on montre facilement par induction transfinie que les deux définitions coïncident. Lorsqu'on les applique à des ordinaux finis on retrouve le produit usuel des entiers naturels.

Voici $\omega 2$:

$$0_0 < 1_0 < 2_0 < 3_0 < \dots < 0_1 < 1_1 < 2_1 < 3_1 < \dots$$

et l'on voit que $\omega 2 = \omega + \omega$.

Par contre, 2ω ressemble à ceci :

$$0_0 < 1_0 < 0_1 < 1_1 < 0_2 < 1_2 < 0_3 < 1_3 < \dots$$

de sorte que $2\omega = \omega$. La multiplication des ordinaux n'est donc pas commutative. Par contre, on peut montrer qu'elle est associative.

Les principales autres propriétés du produit sont :

- $\alpha 1 = 1\alpha = \alpha$;
- $\alpha\beta = 0 \Leftrightarrow (\alpha = 0 \text{ ou } \beta = 0)$;
- $\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma$ (distributivité à gauche).
 - *a fortiori*, $(\alpha < \beta \text{ et } \gamma > 0) \Rightarrow \gamma\alpha < \gamma\beta$;
 - en particulier, $(\gamma\alpha = \gamma\beta \text{ et } \gamma > 0) \Rightarrow \alpha = \beta$ (simplification à gauche) mais on n'a pas les analogues à droite. Par exemple, on a vu que $2\omega = 1\omega$;
- soit α un ordinal et $\beta > 0$, il existe un unique couple (γ, δ) tel que $\delta < \beta$ et $\alpha = \beta\gamma + \delta$ (division à droite analogue à la division euclidienne sur les entiers).

Exponentiation

Pour un exposant fini, on peut se ramener au produit. Par exemple, $\omega^2 = \omega\omega$. Mais on peut visualiser cet ordinal comme l'ensemble des couples d'entiers, ordonné selon l'ordre lexicographique suivant, où l'ordre sur les entiers de droite a plus de poids que l'ordre sur les entiers de gauche :

$$(0,0) < (1,0) < (2,0) < (3,0) < \dots < (0,1) < (1,1) < (2,1) < (3,1) < \dots < (0,2) < (1,2) < (2,2) < \dots$$

et de même, pour un n fini, ω^n peut-être vu comme l'ensemble des n -uplets d'entiers.

Si on tente d'étendre ce procédé à ω^ω , on obtient :

$$\begin{aligned} &(0,0,0,\dots) < (1,0,0,0,\dots) < (2,0,0,0,\dots) < \dots < \\ &(0,1,0,0,0,\dots) < (1,1,0,0,0,\dots) < (2,1,0,0,0,\dots) < \dots < \\ &(0,2,0,0,0,\dots) < (1,2,0,0,0,\dots) < (2,2,0,0,0,\dots) \\ &< \dots < \\ &(0,0,1,0,0,0,\dots) < (1,0,1,0,0,0,\dots) < (2,0,1,0,0,0,\dots) \\ &< \dots \end{aligned}$$

Chaque élément du tableau est une suite infinie d'entiers, mais si l'on prend des suites quelconques, l'ordre ainsi défini n'est pas un bon ordre. Par exemple, cette suite infinie est strictement décroissante :

$$(1,1,1,\dots) > (0,1,1,1,\dots) > (0,0,1,1,1,\dots) > \dots$$

Pour obtenir un bon ordre, on se limite aux suites d'entiers n'ayant qu'un nombre fini d'éléments non nuls : étant donné deux ordinaux α et β , on considère l'ensemble $\alpha^{(\beta)}$ des fonctions de β dans α dont le support est fini (le support de $f : \beta \rightarrow \alpha$ est l'ensemble des $\gamma \in \beta$ tels que $f(\gamma) \neq 0$). Soient f et g deux telles fonctions. On pose $f < g$ s'il existe $\gamma_0 \in \beta$ tel que

$$f(\gamma_0) < g(\gamma_0) \quad \text{et} \quad \forall \gamma > \gamma_0, f(\gamma) = g(\gamma).$$

On vérifie que $\alpha^{(\beta)}$ est alors bien ordonné, donc isomorphe à un unique ordinal noté α^β . Dans le cas où β est fini, on voit immédiatement que $\alpha^{(\beta)} = \alpha \alpha \dots \alpha$ (produit de β termes). Dans le cas où $\alpha = \omega$, l'ordre que l'on a construit sur $\omega^{(\beta)}$ est connu sous le nom d'ordre multiensemble.

Comme pour la somme et le produit, on peut également définir α^β par récurrence transfinie de la façon suivante :

- $\alpha^0 = 1$
- $\alpha^{\beta+1} = \alpha^\beta \alpha$
- si β est un ordinal limite alors $\alpha^\beta = \bigcup_{\gamma < \beta} (\alpha^\gamma)$.

Voici quelques propriétés de l'exponentiation :

- $\alpha^\beta = 0 \Leftrightarrow (\alpha = 0 \wedge \beta > 0)$;
- $\alpha^\beta = 1 \Leftrightarrow (\alpha = 1 \vee \beta = 0)$;
- $\alpha^\beta \alpha^\delta = \alpha^{\beta+\delta}$;
 - *a fortiori*, $(\beta < \gamma \wedge \alpha > 1) \Rightarrow \alpha^\beta < \alpha^\gamma$;
 - en particulier, $(\alpha^\beta = \alpha^\gamma \wedge \alpha > 1) \Rightarrow \beta = \gamma$
mais on n'a pas d'analogues par rapport à l'autre argument. Par exemple, $2^\omega = \omega = (2 \cdot 2)^\omega \neq 2^\omega 2^\omega$;
- $\alpha \leq \beta \Rightarrow \alpha^\gamma \leq \beta^\gamma$;
- $(\alpha^\beta)^\gamma = \alpha^{\beta\gamma}$;
- si $\beta > 0$ et $\alpha > 1$, alors il existe un unique ordinal δ tel que $\alpha^\delta \leq \beta < \alpha^{\delta+1}$.

Remarque : on prendra garde que l'exponentiation des ordinaux n'a que peu de rapport avec l'exponentiation des cardinaux. Par exemple, $2^\omega = \omega$ est un ordinal dénombrable, alors que, dans les cardinaux, 2^{\aleph_0} désigne le cardinal de $\mathcal{P}(\aleph_0)$, ensemble des parties de \aleph_0 , et a la puissance du continu. L'ambiguïté est levée si on convient d'utiliser les lettres grecques en calcul ordinal et la lettre \aleph pour les cardinaux.

La suite des ordinaux transfinis commence comme suit :

$$\omega < \omega + 1 < \omega + 2 < \dots < \omega + \omega = \omega 2 < \dots < \omega 3 < \dots < \omega \omega = \omega^2 < \dots < \omega^\omega < \dots < \omega^{\omega^\omega} < \dots$$

Il existe des nombres ordinaux transfinis qui ne peuvent pas être obtenus en effectuant un nombre fini d'opérations arithmétiques n'utilisant que les nombres ordinaux finis et ω . Le plus petit d'entre eux est appelé ε_0 et vaut $\omega^{\omega^{\omega^{\dots}}}$. C'est le plus petit ordinal solution de l'équation $x = \omega^x$. On peut ensuite définir $\varepsilon_0^{\varepsilon_0}$, $\varepsilon_0^{\varepsilon_0^{\varepsilon_0}}$, etc. jusqu'à ε_1 , deuxième solution de $x = \omega^x$.

On peut de même définir $\varepsilon_2, \varepsilon_3, \dots, \varepsilon_\omega, \dots, \varepsilon_{\varepsilon_0}, \dots$

Tous ces ordinaux, construits en utilisant les opérations successeur et limite d'ordinaux déjà construits, sont dénombrables. On désigne par Ω , ou ω_1 , le premier ordinal non dénombrable. Il contient tous les ordinaux dénombrables. Toute suite définie dans Ω admet un majorant dans Ω , la réunion de ses éléments (qui est un ordinal dénombrable).

Forme normale de Cantor

On peut généraliser aux ordinaux la notation en base dix usuelle des entiers naturels. En prenant comme base un ordinal $\lambda \geq 2$, tout ordinal $\alpha \geq 1$ s'écrit de façon unique

$$\alpha = \lambda^{\beta_1} \delta_1 + \lambda^{\beta_2} \delta_2 + \dots + \lambda^{\beta_k} \delta_k$$

avec k un entier naturel, $\beta_1 > \dots > \beta_k$ et pour $i \leq k$, $0 < \delta_i < \lambda$.

Mais cette écriture en base λ n'est utile que pour les ordinaux α strictement inférieurs à la limite de $\lambda, \lambda^\lambda, \lambda^{\lambda^\lambda}, \dots$. En effet la limite μ de cette suite vérifie $\mu = \lambda^\mu$, qui est sa forme normale de Cantor en base λ , laquelle forme est sans intérêt. En base 10, on ne peut donc atteindre que les ordinaux finis, c'est-à-dire les entiers naturels.

En base ω , on pose ε_0 le plus petit ordinal tel que $\omega^{\varepsilon_0} = \varepsilon_0$ (la limite des puissances de ω). En mettant également les β_i sous forme normale, un ordinal $\alpha < \varepsilon_0$ s'écrit en base ω par exemple

$$\alpha = \omega^{\omega^{6+42} \cdot 1729 + \omega^9 + 88} + \omega^{\omega^{\omega}} + 65537$$

Les opérations sur les ordinaux sont simples sous forme normale :

- l'addition $\omega^\beta c + \omega^{\beta'} c' =$
 - $\omega^{\beta'} c'$ si $\beta < \beta'$
 - est déjà sous forme normale si $\beta > \beta'$
 - $\omega^{\beta(c+c')}$ si $\beta = \beta'$
- la multiplication reste $\omega^\beta c \cdot \omega^{\beta'} c' = \omega^{\beta+\beta'} c$.

On notera une variante de cette forme normale qui écrit :

$$\alpha = \omega^{\beta_1} + \omega^{\beta_2} + \dots + \omega^{\beta_k}$$

en forçant $c_1, c_2, \dots, c_k = 1$ avec cette fois-ci des répétitions possibles :

$$\beta_1 \geq \beta_2 \geq \dots \geq \beta_k.$$

Utilisation des ordinaux

En dehors d'utilisations spécifiques à la théorie des ensembles, les ordinaux se rencontrent dans les domaines suivants :

En arithmétique

Le théorème de Goodstein est un théorème d'arithmétique dont la démonstration repose sur la théorie des ordinaux. Ce théorème pose la question de savoir si une certaine suite à valeurs entières finit par prendre la valeur 0. On associe à cette suite d'entiers une suite d'ordinaux strictement décroissante. Compte tenu du bon ordre des ordinaux, une telle suite est effectivement finie. La suite possède une définition relativement simple, pourtant on peut démontrer que le théorème de Goodstein n'est pas démontrable en utilisant uniquement les propriétés de l'arithmétique usuelle et donc que l'utilisation des ordinaux infinis permet de démontrer des résultats arithmétiques indécidables dans l'arithmétique.

En analyse

Les ordinaux ont été définis par Cantor à la suite de ses études sur la convergence des séries trigonométriques. Si une telle série $\sum a_n \cos(nx) + b_n \sin(nx)$ est nulle sur \mathbb{R} , alors tous les coefficients a_n et b_n sont nuls. Cantor va chercher à affaiblir les hypothèses en réduisant le domaine sur lequel la série s'annule. Il montre que le résultat reste vrai si la série est nulle sauf en un nombre fini de points. Puis il introduit la notion suivante. Si P est une partie d'un segment $[a, b]$, il définit l'ensemble dérivé de P , noté P^1 , comme l'ensemble des points d'accumulation de P ou, de manière équivalente, comme l'ensemble P duquel ont été retirés tous les points isolés. Pour tout entier n , il définit P^{n+1} comme étant le dérivé de l'ensemble P^n . Il montre que, si la série trigonométrique est nulle sur $[0, 2\pi]$ en dehors d'un ensemble P pour lequel l'un des P^n est vide, alors les coefficients sont nuls.

Cherchant à prolonger ce résultat si les P^n sont tous non vides, il définit alors $P^\omega = \bigcap_{n \in \mathbb{N}} P^n$, puis $P^{\omega+1}$ comme étant le dérivé de P^ω . D'une manière générale, on définit, pour tout ordinal α , l'ensemble $P^{\alpha+1}$ comme étant l'ensemble dérivé de P^α , et si α est un ordinal limite, P^α comme étant $\bigcap_{\beta < \alpha} P^\beta$.

René Baire reprendra cette démarche pour la convergence simple des suites de fonctions continues vers une fonction discontinue. Il définit une partie réductible P comme une partie pour laquelle il existe un ordinal α tel que P^α soit vide. Baire montre ensuite que si f est une fonction telle que l'ensemble des points où elle est discontinue est un ensemble réductible, alors f est limite simple d'une suite de fonctions continues.

Dans le cas contraire, la suite des P^α se stabilise avant l'ensemble P^Ω , où Ω désigne, à nouveau, le premier ordinal non dénombrable. On montre que P^Ω est un ensemble parfait.

En topologie

Soit α un ordinal. Notons $[0, \alpha]$ l'ensemble des ordinaux inférieurs ou égaux à α . Cet ensemble peut être muni d'une structure topologique : la topologie de l'ordre, dont une prébase d'ouverts est constituée des parties $\{x \mid x > \beta\}$ et $\{x \mid x < \beta\}$ pour tout ordinal β inférieur ou égal à α . Ces topologies sont sources de nombreux exemples et contre-exemples.

Ainsi, si l'on prend $\alpha = \omega$, alors $[0, \omega]$ est l'ensemble \mathbb{N} muni de sa topologie discrète usuelle. Son compactifié d'Alexandrov est $[0, \omega]$.

Si l'on prend $\alpha = \omega_1$, le premier ordinal non dénombrable (noté ci-dessus Ω), alors aucune suite strictement inférieure à ω_1 ne peut converger vers ω_1 , bien que ω_1 appartienne à l'adhérence de $[0, \omega_1[$. En particulier, ω_1 n'admet pas de base dénombrable de voisinages et c'est le seul point de $[0, \omega_1]$ qui soit dans ce cas.

Dans tout espace $[0, \alpha]$, les points de la forme $\beta + 1$ sont isolés. L'espace $[0, \alpha]$ est compact. Les espaces $[0, \alpha]$ et $[0, \alpha[$ sont normaux. La planche de Tychonoff $[0, \omega_1] \times [0, \omega]$ est normale mais pas complètement normale. La planche de Tychonoff épointée, $[0, \omega_1] \times [0, \omega] \setminus \{(\omega_1, \omega)\}$, est complètement régulière mais n'est pas normale. L'espace $[0, \omega_1]$ est complètement normal, mais pas parfaitement normal. L'espace $[0, \omega_1] \times [0, \omega_1] \setminus \{(\omega_1, \omega_1)\}$ est faiblement normal mais pas normal.

Une construction similaire donne naissance à la longue droite, un espace topologique analogue à la droite réelle, mais « beaucoup plus long ».

Notes

1. Hapax : zéroième (<http://www.cnrtl.fr/definition/z%C3%A9roi%C3%A8me>) sur le CNRTL.
2. Cette notation, due à Georg Cantor, a été largement adoptée et est désormais employée dans la plupart des branches des mathématiques.
3. Par exemple, dans les quatre formules correspondantes de Jean-Louis Krivine, *Théorie des ensembles* [détail des éditions] (p. 14 de la traduction en anglais (<https://books.google.fr/books?id=X9nuCAAQBAJ&pg=PA14>) de 1971), la première n'exprime pas l'antiréflexivité mais l'asymétrie, ce qui, pour une relation transitive, est équivalent.
4. Une formulation équivalente a été donnée par Paul Halmos, *Introduction à la théorie des ensembles* [détail des éditions], p. 93, qui définit un ordinal comme « *un ensemble bien ordonné α tel que $s(\xi) = \xi$ pour tout ξ dans α* », $s(\xi)$ étant la section commençante des minorants stricts de ξ ; la transitivité, l'antiréflexivité, et même la nature de l'ordre strict (l'appartenance) sont alors des conséquences de la définition.
5. Les utilisateurs habitués à la récurrence usuelle peuvent penser qu'il faut aussi ajouter le « cas de base » $\varphi(0)$. Il n'en est rien, en raison de la définition de l'implication, et des propriétés de l'ensemble vide qui en résultent ; on trouvera plus de précisions dans le § « Récurrence bien fondée » de l'article sur le raisonnement par récurrence.
6. ^(en) Abhijit Dasgupta, *Set Theory: With an Introduction to Real Point Sets*, Springer, 2014 (lire en ligne (<https://books.google.com/books?id=u06-BAAAQBAJ&pg=PA190>)), p. 190-191.

Articles connexes

Sur les autres projets Wikimedia :
ordinal, sur le Wiktionnaire

- Cofinalité
- Grand ordinal dénombrable
- Nombre surréel et pseudo-réel